

IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

In re the Application of

Inventors: Yves AUDEBERT

Application No.: To Be Assigned

Filed: November 28, 2000

For: DATA PROCESSING SYSTEM FOR APPLICATION TO ACCESS BY

ACCREDITATION

CLAIM FOR PRIORITY

Assistant Commissioner of Patents Washington, D.C. 20231

Dear Sir:

The benefit of the filing date of the following prior foreign application filed in the following foreign country is hereby requested for the above-identified application and the priority provided in 35 USC 119 is hereby claimed:

French Appln. No. 9915980, Filed December 17, 1999.

In support of this claim, a certified copy of said original foreign application is filed herewith.

This Page Blank (uspto)

It is requested that the file of this application be marked to indicate that the requirements of 35 USC 119 have been fulfilled and that the Patent and Trademark Office kindly acknowledge receipt of this document.

Respectfully submitted,

Date:

November 28, 2000

dames E. Ledbetter

Registration No. 28,732

JEL/ejw

ATTORNEY DOCKET NO. L741.00101

STEVENS, DAVIS, MILLER & MOSHER, L.L.P. 1615 L Street, NW, Suite 850

P.O. Box 34387

Washington, DC 20043-4387 Telephone: (202) 408-5100

Facsimile: (202) 408-5200

This Page Blank (uspto)





BREVET D'INVENTION

CERTIFICAT D'UTILITÉ - CERTIFICAT D'ADDITION

COPIE OFFICIELLE

Le Directeur général de l'Institut national de la propriété industrielle certifie que le document ci-annexé est la copie certifiée conforme d'une demande de titre de propriété industrielle déposée à l'Institut.

Fait à Paris, le 0 2 OCT. 2000

Pour le Directeur général de l'Institut national de la propriété industrielle Le Chef du Département des brevets

Martine PLANCHE

Best Available Copy

INSTITUT

NATIONAL DE LA PROPRIETE 26 bis, rue de Saint Petersbou 75800 PARIS Cédex 08 Téléphone : 01 53 04 53 04 Télécopie : 01 42 93 59 30

ETABLISSEMENT PUBLIC NATIONA

CREE PAR LA LOI N 51-444 DU 19 AVRIL 195

This Page Blank (uspto)







Code de la propriété intellectuelle - Livre VI

EATTOMAL SE LA PEOPEITRE 1856ATRIFICLE 26 bis, rue de Saint Pétersbourg 75800 Paris Cedex 08 Téléphone: 01.53 04.53 04-Télécopie: 01.42 94 86 54

REQUÊTE EN DÉLIVRANCE 1/2

•	(122-11-11-11-11-11-11-11-1	•	Cet imprimé est à remplir lisib	ement à l'encre noire 08 5	540 W /260899
REMISE DES PIÈCES DATE LIEU 17 DE 75 INPI F N° D'ENREGISTREMENT NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L'INPI Vos références po (facultatif) JPC/L'I	9915980 - 47	DEC. 1999	A QUI LA CORRESPO CABINET de B CO en PROPRIÉT 37, Avenue F	DEMANDEUR OU DU MANDATAI NDANCE DOIT ÊTRE ADRESSÉE OISSE ET COLAS NSEILS É INDUSTRIELLE ranklin-Roosevelt 8 PARIS	
	n dépôt par télécopie	N° attribué par l'I	NPI à la télécopie	•	
			4 cases suivantes		
			4 Cases Sulvances		
Demande de b		×			·
 	ertificat d'utilité	<u> </u>			
Demande divis	ionnaire	Ш			
	Demande de brevet initiale	N°	Date		i
ou demar	nde de certificat d'utilité initiale	N°	Date		
	d'une demande de				
brevet européei	n Demande de brevet initiale	N°	Date		
DÉCLARATION DE PRIORITÉ OU REQUÊTE DU BÉNÉFICE DE LA DATE DE DÉPÔT D'UNE DEMANDE ANTÉRIEURE FRANÇAISE		Pays ou organisation Date	on No		
		Pays ou organisation Date	N°	se et utilisez l'imprimé «Suit	t e s
E DEMANDEU	D	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		la case et utilisez l'imprimé	
5 DEMANDEUR Nom ou dénomination sociale		ACTIVCARD			
Prénoms					
Forme juridique		société anonyme			
N° SIREN		3 .4 .1 .2 .1 .3 .4 .1 .1			
Code APE-NAF		1 1			
Adresse	Rue	24-28, avenue du			
	Code postal et ville		RESNES CEDEX		
Pays		FRANCE			
Nationalité		française			
N° de téléphone (facultatif)		ļ			, -
N° de télécopie (facultatif)		 			
Adresse électronique (facultatif)		1			



BREVET SINVENTION CERTIFICAT D'UTILITÉ

REQUÊTE EN DÉLIVRANCE 2/2

				The second secon	
ortose	Réservé à l'INPI				
E DES PIÈCES	- 4000				
17 DEC	2 1999				
75 INPI PARIS			1	DB 540 W /260899	
	NPI				
références 00	99 10300	DC# T/D 12767	9/D 2735		
ultatif)		JPC/LT/R137629/D.2735			
MANDATAIRE					
Nom					
Prénom					
Cabinet ou So	ciété	CABINET DE BOISSE ET COLAS			
N °de pouvoir	permanent et/ou				
de lien contra	ctuel				
Adresse	Rue		mklin D. Roosevelt		
Will 6236	Code postal et ville	75008	PARIS		
N° de téléph	one (facultatif)				
N° de téléco	pie (facultatif)				
Adresse élec	tronique <i>(facultatif)</i>				
7 INVENTEUR					
	irs sont les demandeurs	Oui Non Da	ns ce cas fournir une désignat	ion d'inventeur(s) séparée	
8 RAPPORT	DE RECHERCHE		t pour une demande de brevet	(y compris division et transformation)	
	Établissement immédia	티프			
	ou établissement différ	e L	- trais versements, uniquemer	nt pour les personnes physiques	
Paiement échelonné de la redevance		☐Oui ☐Non			
			nt pour les personnes physique	s	
9 RÉDUCTION DU TAUX					
DES RED	EVANCES	The state of the s			
Ì		pour ce	anterieurement à des itte invention ou indiquer sa référence	6).	
	wez utilisé l'imprimé «Suite	,			
Si vous a	le nombre de pages jointes				
Huidage				VISA DE LA PRÉFECTURE	
FO CICHATI	IRE DU DEMANDEUR	\mathcal{A}	ΛΛ	ON DE L'INPI	
SIGNATURE DU DEMANDEUR OU DU MANDATAIRE		(N/	' // /	l ka	
ו נום ווח	(Nom et qualité du signataire)		1 /		
OU DU I	t qualité du signataire)	/ //	1/2	\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\	
(Nom et	t qualité du signataire) LAS - CPI N° 92-1056	[]	Kt		

La loi n°78-17 du 6 janvier 1978 relative à l'informatique, aux fichiers et aux libertés s'applique aux réponses faites à ce formulaire. Elle garantit un droit d'accès et de rectification pour les données vous concernant auprès de l'INPI.







Code de la propriété intellectuelle - Livre VI

DÉPARTEMENT DES BREVETS

26 bis, rue de Saint Pétersbourg 75800 Paris Cedex 08

DÉSIGNATION D'INVENTEUR(S) Page Nº 1../1..

(Si le demandeur n'est pas l'inventeur ou l'unique inventeur)

Féléphone : 01 53 04	53 04 Télécopie : 01 42 93 59 30		Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire	08 113 W /260899		
Vos références pour ce dossier (facultatif)		JPC/LT/R137629/D.2735				
N° D'ENREGIS	TREMENT NATIONAL	991.5580				
TITRE DE L'IN	VENTION (200 caractères ou es	paces maximum)				
SYSTEME IN	FORMATIQUE POUR APPI	LICATION A	ACCES PAR ACCREDITATION			
LE(S) DEMANI	DEUR(S) :					
92156 SURES FRANCE	du Général de Gaulle SNES CEDEX					
DESIGNE(NT) utilisez un for	EN TANT QU'INVENTEUR mulaire identique et numér	(S) : (Indiquez otez chaque (en haut à droite «Page N° 1/1» S'il y a plus de page en indiquant le nombre total de pages).	trois inventeurs,		
Nom		AUDEBER'	Г			
Prénoms		Yves				
Adresse	Rue	237 Forrester Road				
	Code postal et ville	95032	LOS GATOS CA - U.S.A.			
Société d'appar	rtenance (facultatif)	<u> </u>				
Nom						
Prénoms	7	 				
Adresse	Rue					
Société d'anna	Code postal et ville rtenance (facultatif)	 				
Nom	Tenance (ucumun)	 				
Prénoms		 				
Adresse	Rue					
	Code postal et ville					
Société d'appartenance (facultatif)						
Le 17 décemble J.P. COLAS	MANDEUR(S) ATAIRE ité du signataire bre 1999					
CPI N° 92 10)36 \	1				

La loi n°78-17 du 6 janvier 1978 relative à l'informatique, aux fichiers et aux libertés s'applique aux réponses faites à ce formulaire. Elle garantit un droit d'accès et de rectification pour les données vous concernant auprès de l'INPI.

L'invention concerne des perfectionnements apportés aux systèmes informatiques dans lesquels l'accès d'un utilisateur à un ou plusieurs logiciels, par exemple des applications, est commandé par une ou plusieurs données accréditives.

La sécurité d'un système informatique, en particulier la sécurité de l'accès à des logiciels tels que des systèmes d'exploitation ou des applications (banque à domicile, commerce électronique, etc...) repose sur une authentification de l'utilisateur au moyen de données accréditives statiques qui, le plus souvent, consistent en un nom attribué à l'utilisateur ("login name") et un mot de passe statique.

Dans la suite, on entend par système informatique n'importe quel système comprenant un ordinateur personnel, un téléphone, un téléphone mobile, un assistant numérique personnel etc... permettant à un utilisateur d'exécuter, soit une application locale, soit la partie client d'une application, par exemple dans le cadre d'une architecture client-serveur.

Différents protocoles d'authentification basés sur la connaissance d'un mot de passe statique par un utilisateur sont connus :

- authentification de base : le mot de passe est transmis en clair à un module d'authentification côté serveur ;
- mot de passe chiffré : une clé de session est transmise en utilisant un algorithme à clé publique (par exemple de type DIFFE-HELLMAN), ce qui 20 permet d'établir un canal sécurisé entre deux entités, via lequel sera transmis le mot de passe, sans qu'il soit nécessaire que celles-ci partagent préalablement un mot de passe secret;
 - authentification par condensé : la partie client de l'application chiffre le mot de passe (ou un condensé du mot de passe) au moyen d'un aléa envoyé par le module d'authentification côté serveur ;
 - Kerberos : les données accréditives sont transmises à l'utilisateur par le module d'authentification côté serveur, sous forme chiffrée au moyen du mot de passe de l'utilisateur, de sorte que seul ce dernier a le moyen d'utiliser les données accréditives.

Cependant, ces mots de passe statiques sont vulnérables sur de nombreux points car ils peuvent être divulgués (mot de passe porté licitement ou frauduleusement à la connaissance d'une tierce personne), cassés lorsqu'ils sont faibles (mot de passe utilisé répétitivement sans modification, mot de passe court, attaque au dictionnaire), découverts par espionnage d'une ligne de communication ou émulation d'un serveur d'authentification, ou encore rejoués en reproduisant une séquence d'authentification.

25

15

5

10

35

2

Pour remédier à ces inconvénients, il est connu de faire appel à d'autres mécanismes offrant une plus grande sécurité que les mots de passe statiques.

Une première solution connue consiste à utiliser des mots de passe dynamiques, c'est-à-dire des mots de passe qui sont modifiés à chaque utilisation. Ces mots de passe dynamiques peuvent être du type synchrone (c'est-à-dire qu'ils sont modifiés de manière synchrone côté utilisateur et côté serveur, par exemple en fonction du temps et/ou du nombre d'utilisations) ou asynchrones (à chaque requête d'accès, le module d'authentification côté serveur génère un aléa ou challenge différent qui est transmis côté utilisateur pour générer le mot de passe dynamique au moyen d'un algorithme approprié). Dans l'un ou l'autre cas (mots de passe synchrones et asynchrones), des clés secrètes sont partagées côté serveur et côté utilisateur. Côté utilisateur, les mots de passe dynamiques peuvent être générés par un dispositif de sécurité personnel (PSD) tel qu'une carte à puce, un dispositif électronique portable et sécurisé ("token"), etc....

Une autre solution fait appel à des systèmes de cryptographie à clé publique, l'utilisateur possédant une clé privée et la clé publique étant certifiée par une autorité de certification. Une séquence d'authentification au moyen d'un tel système peut se dérouler de la manière suivante :

- l'utilisateur transmet un certificat (contenant son nom d'utilisateur, sa clé publique, son adresse, etc....) au serveur ;

- à réception du certificat, le module d'authentification du serveur génère et envoie à l'utilisateur un aléa ;

- l'utilisateur signe l'aléa au moyen de sa clé privée ;

- le module d'authentification vérifie l'aléa signé au moyen de la clé publique et authentifie l'utilisateur s'il y a cohérence.

Lorsqu'elles sont utilisées, ces solutions à mot de passe dynamique ou clé publique remplacent les mécanismes d'authentification basés sur un mot de passe statique ou font appel à un serveur d'authentification externe.

Il est également connu de faire appel à un serveur de mot de passe (SSO) au moyen duquel, par un processus unique d'authentification et d'autorisation, un utilisateur peut accéder à tous les calculateurs et systèmes auxquels il est autorisé à accéder, sans avoir besoin d'introduire de nombreux mots de passe différents. Une fois que l'utilisateur est authentifié, à savoir par une authentification faisant appel à un mot de passe fort (mot de passe comportant un grand nombre de caractères), il peut demander au serveur de mot de passe l'exécution d'une application. Le serveur de mot de passe charge alors dans le terminal de l'utilisateur un ensemble de données comprenant les

20

15

5

10

30

25

données accréditives de l'utilisateur pour l'application requise, ce qui permet au terminal de lancer l'exécution de l'application. Néanmoins, cette solution nécessite un serveur d'authentification spécifique (SSO) et repose néanmoins sur une première authentification de l'utilisateur vis-à-vis de ce serveur sur la base d'un mot de passe statique.

L'invention vise à améliorer la sécurité des mécanismes par lesquels, au moyen de données accréditives statiques (nom d'utilisateur, mot de passe, etc...), un utilisateur doté d'un terminal peut s'authentifier vis-à-vis d'un logiciel exécuté soit localement dans ce terminal, soit pour partie dans ce terminal et dans un serveur auquel ce terminal est connecté.

Un autre but de l'invention est de fournir un système informatique comportant des mécanismes perfectionnés de contrôle d'accès à une ou plusieurs applications et dans lequel, en outre, le protocole d'authentification basé sur le partage d'une donnée accréditive secrète et statique entre le côté client et le côté serveur d'une application n'est pas modifié et le module d'authentification de l'application côté serveur demeure inchangé.

A cet effet, l'invention a pour objet un système informatique pour l'exécution d'au moins un logiciel dont l'accès par un utilisateur est commandé par la fourniture d'au moins une donnée accréditive attribuée audit utilisateur, le dit système comprenant :

- au moins un terminal comportant des moyens de traitement de données pour l'exécution dudit logiciel au moins en partie,
- des premiers moyens de mémorisation associés audit logiciel pour le stockage d'au moins une première donnée accréditive propre audit utilisateur,
- des moyens de contrôle d'accès pour autoriser l'accès audit logiciel en réponse à une cohérence entre ladite première donnée accréditive stockée dans lesdits premiers moyens de mémorisation et une seconde donnée accréditive appliquée via ledit terminal audit logiciel,

caractérisé en ce que ledit système comprend :

- au moins un dispositif de sécurité personnel audit utilisateur, associé audit terminal, et comportant des seconds moyens de mémorisation pour le stockage sécurisé de ladite seconde donnée accréditive,

et en ce que ledit terminal comprend au moins en partie des moyens de gestion de données accréditives comportant :

- des moyens de lecture et de transmission de donnée accréditive pour lire ladite seconde donnée accréditive stockée dans lesdits seconds moyens de mémorisation la transmettre auxdits moyens de contrôle d'accès en réponse à la présentation d'une demande d'accès audit logiciel, et

25

5

10

15

20

30

4 - des moyens de mise à jour de données accréditives pour commander

sélectivement la génération et le chargement dans lesdits premiers et lesdits seconds moyens de mémorisation respectivement d'une nouvelle donnée accréditive en remplacement de la donnée accréditive précédemment mémorisée.

De préférence, le système informatique selon l'invention comprend en outre une ou plusieurs des caractéristiques suivantes considérées seules ou en combinaison:

- lesdits moyens de contrôle d'accès sont adaptés pour autoriser l'accès audit logiciel en réponse à une identité entre lesdites première et seconde données accréditives,

- lesdits seconds moyens de mémorisation sont adaptés pour stocker un premier code d'identification dudit utilisateur, ledit terminal comprend des moyens d'interface pour l'application d'un second code d'identification audit dispositif de sécurité personnel, et l'accès audit dispositif personnel de sécurité étant autorisé en réponse à une identité entre lesdits premier et second codes d'identification.

- lesdits moyens de mise à jour de données accréditives sont adaptés pour générer automatiquement et transmettre ladite nouvelle donnée accréditive directement auxdits premiers et seconds moyens de mémorisation, sans communication de ladite nouvelle donnée accréditive audit utilisateur,

- lesdits moyens de gestion de données accréditives sont des moyens logiciels faisant partie dudit logiciel,

- lesdits moyens de mise à jour de données accréditives sont adaptés pour générer et charger une nouvelle donnée accréditive dans lesdits premiers et seconds moyens de mémorisation consécutivement à une autorisation d'accès donnée par lesdits moyens de contrôle d'accès,

- lesdits moyens de gestion de données accréditives sont des moyens logiciels indépendants dudit logiciel,

- lesdits moyens de mise à jour de données accréditives sont adaptés pour générer et charger une nouvelle donnée accréditive dans lesdits premiers et seconds moyens de mémorisation consécutivement à une validation dudit code d'identification par lesdits moyens de validation,

- lesdits moyens de gestion de données accréditives comprennent des moyens pour dater et charger dans l'un au moins desdits moyens de mémorisation la date à laquelle une donnée accréditive est générée et des moyens inhibiteurs pour n'autoriser la génération d'une nouvelle donnée accréditive par lesdits moyens de mise à jour qu'après écoulement d'un délai

20

15

5

10

25

30

déterminé depuis la génération de ladite donnée accréditive stockée dans lesdits moyens de mémorisation,

- ledit logiciel est stocké et exécuté en totalité dans ledit terminal pour la mise en œuvre locale de ladite application,

- ledit système comprend au moins un serveur et des moyens de transmission de données entre ledit terminal et ledit serveur, ledit logiciel est stocké et exécuté pour partie dans ledit terminal et pour partie dans ledit serveur, et lesdits premiers moyens de mémorisation sont associés audit serveur.

D'autres caractéristiques et avantages de l'invention ressortiront de la description qui va suivre de différents modes de réalisation donnés uniquement à titre d'exemple et illustrés par les dessins annexés sur lesquels :

La figure 1 est un schéma bloc général d'un système informatique selon une première forme de réalisation de l'invention dans le cas d'une application exécutée pour partie dans un terminal et pour partie dans un serveur ;

La figure 2 est un schéma bloc d'un premier mode d'exécution du système informatique de la figure 1;

La figure 3 est un diagramme fonctionnel illustrant un premier mode de mise à jour des données accréditives dans le système informatique de la figure 2 :

figure 2 ; La figure 4 est un diagramme fonctionnel illustrant un deuxième mode de mise à jour des données accréditives dans le système informatique de la figure 2 :

figure 2;

La figure 5 illustre un deuxième mode d'exécution du système informatique de la figure 1;

La figure 6 illustre un mode de mise à jour des données accréditives dans le système informatique de la figure 5;

La figure 7 illustre un troisième mode d'exécution du système informatique de la figure 1;

La figure 8 illustre un quatrième mode d'exécution du système informatique de la figure 1;

La figure 9 illustre un système informatique selon une deuxième forme de réalisation de l'invention dans laquelle une ou des applications sont exécutées localement dans un terminal; et

La figure 10 illustre un mode de mise à jour des données accréditives dans le système informatique de la figure 9.

En se reportant à la figure 1, le système informatique représenté comprend un terminal T qui est connecté, d'une part à un dispositif de sécurité

10

5

15

25

20

30

personnel PSD et, d'autre part, à un système d'information I par l'intermédiaire d'un réseau R. Le dispositif de sécurité personnel PSD est relié au terminal T par des moyens L permettant d'assurer une transmission bidirectionnelle d'information entre eux.

5

10

15

20

25

30

35

Le terminal T peut être constitué, par exemple, par un ordinateur personnel, un téléphone, un téléphone mobile, un assistant numérique personnel, etc... Il est doté de manière conventionnelle de moyens d'interface avec l'utilisateur, de moyens de traitement de données (microprocesseur) et de mémoires appropriées (non représentés). Grâce à des logiciels appropriés ACC1, ACC2, ACCN, le terminal T est capable d'exécuter des applications A1, A2, An en liaison, via le réseau R, avec des serveurs S1, S2, Sn contenant respectivement des logiciels ACS1, ACS2, ACSn. Bien entendu, contrairement à ce qui a été représenté, chaque serveur S1, S2, Sn du système d'information I pourrait mettre en œuvre plusieurs applications. En résumé, les logiciels de chaque application sont distribués entre le terminal T et l'un des serveurs du système d'information I : le logiciel de l'application A1 est constitué par le logiciel ACC1 et ACS1, le logiciel de l'application A2 par le logiciel ACC2 et ACS2, le logiciel de l'application An par le logiciel ACCN et le logiciel ACCN.

Le réseau R assurant la transmission de données bidirectionnelles entre le terminal T et les serveurs $S_1,\,S_2\,.....\,S_n$ du système d'information I peut être de nature quelconque, par exemple Internet.

Au sens de la présente demande un dispositif de sécurité personnel PSD est un dispositif détenu et/ou accessible (par exemple par code PIN d'identification personnel ou autre) exclusivement par un utilisateur autorisé, et permettant d'y stocker de manière sécurisée des données en offrant des garanties de sécurité contre la lecture et/ou l'écriture de données par une personne non autorisée.

Il peut s'agir, par exemple, d'une carte à puce, d'un dispositif portable électronique alimenté électriquement et comportant un nombre limité d'entrées et de sorties ainsi que des moyens de protection logiciels et matériels interdisant l'accès aux bus internes sur lesquels les données transitent dans le dispositif. Dans le cas d'une carte à puce, par exemple, les moyens de liaison L avec le terminal T sont constitués par un lecteur de carte à puce qui peut être extérieur ou intégré au terminal T.

En variante, le dispositif de sécurité personnel peut être réalisé sous forme d'un logiciel implanté dans le terminal T et permettant de stocker des données de manière sécurisée dans le terminal, ces données pouvant

éventuellement être chiffrées. Ce mode de réalisation n'apporte pas le même degré de sécurité que celui offert par une carte à puce, mais il représente cependant une amélioration sensible dans la mesure où, comme cela sera expliqué dans la suite, les données accréditives de l'utilisateur peuvent être modifiées automatiquement, et donc souvent.

5

10

15

20

25

30

35

Le dispositif de sécurité personnel PSD comprend une mémoire M dans laquelle sont stockées les données accréditives propres à l'utilisateur du terminal T et permettant à celui-ci de mettre en œuvre les différentes applications A1, A2 An. Ces données accréditives attribuées à l'utilisateur sont constituées par exemple d'un nom d'utilisateur et d'un mot de passe spécifique à l'application considérée.

Côté système d'information I, les différents serveurs S_1 , S_2 , S_n comprennent des fichiers F_1 , F_2 , F_n respectivement dans lesquels sont stockées les données accréditives de l'ensemble des utilisateurs autorisés à accéder à une application mise en œuvre par le serveur considéré. C'est ainsi que les données accréditives de l'utilisateur du terminal T sont stockées dans la mémoire M et le fichier F_1 en ce qui concerne l'application A1, dans la mémoire M et le fichier F_2 en ce qui concerne l'application A2, dans la mémoire M et dans le fichier F_N en ce qui concerne l'application An.

Bien entendu, le système informatique de la figure 1 peut comporter plusieurs terminaux T connectés par le réseau R au système d'information I et destinés à être utilisés par différents utilisateurs.

Afin d'exécuter une application (banque à domicile, commerce électronique, etc...), un utilisateur lance cette application sur son terminal T. L'accès au dispositif de sécurité personnel PSD peut être subordonné à la fourniture par l'utilisateur d'un numéro d'identification personnel PIN via son terminal T. Une fois que la requête d'accès auprès du dispositif PSD a été acceptée, les données accréditives de l'utilisateur relatives à l'application considérée sont lues dans le dispositif de sécurité personnel PSD et sont transmises au serveur considéré. Celui-ci compare les données accréditives reçues du terminal T à celles contenues dans son fichier de données accréditives et autorise l'exécution de l'application s'il y a concordance.

Afin d'assurer la gestion des données accréditives en vue d'une authentification vis-à-vis des applications A1, A2, An, ainsi qu'une mise à jour de ces données accréditives, il est prévu des moyens logiciels CMP de gestion des données accréditives. Ainsi que cela sera décrit dans la suite, ces moyens CMP sont distribués entre le terminal T et les serveurs S₁, S₂, S_n affectés aux différentes applications.

Pour assurer une authentification vis-à-vis d'une application donnée, il est nécessaire, au niveau du terminal T, de lire dans le dispositif de sécurité personnel PSD les données accréditives relatives à cette application.

Pour ce faire, il est possible de remplacer le logiciel d'application standard côté client ou terminal par un logiciel d'application modifié qui assure la gestion des communications avec le dispositif PSD en sus des caractéristiques standard de l'application. Ce type d'implantation correspond au mode d'exécution illustré par la figure 2.

5

10

15

20

25

30

35

Il est également possible d'utiliser un logiciel spécifique qui assure la lecture des données accréditives dans le dispositif PSD et les transmet à l'application considérée sans modification du logiciel d'application standard côté client ou terminal. Pour ce faire, il est possible de recourir à différentes solutions : émulation du clavier, envoi d'un message dans lequel les données accréditives sont contenues par exemple. Cette deuxième solution correspond aux formes d'exécution des figures 5, 7 et 8.

On se reportera maintenant à la figure 2 sur laquelle, pour des raisons de simplicité, un seul serveur S a été représenté. Dans le mode d'exécution de la figure 2, le logiciel de gestion des données accréditives se présente, côté terminal, comme un logiciel d'application modifié côté client ACC_M. La partie de ce logiciel assurant la gestion des données accréditives est représentée par un cercle CMP_c. Côté serveur S, le logiciel de gestion des données accréditives est représenté par un cercle CMP_s: ce logiciel est celui qui existe de manière standard dans toute application pour permettre la modification des données accréditives des utilisateurs ou le chargement de données accréditives relatives à de nouveaux utilisateurs. Les logiciels CMP_c et CMP_s, qui font partie respectivement des logiciels ACC_M et ACS, forment ensemble le logiciel CMP de gestion des données accréditives de la figure 1.

Selon l'implantation de la figure 2, les moyens logiciels de gestion des données accréditives intégrés à l'application A ont directement accès au dispositif de sécurité personnel PSD par l'intermédiaire du logiciel d'application modifié côté client ACC_M, et au fichier de données accréditives F du serveur S.

En vue de permettre à un utilisateur exécutant l'application A de bénéficier d'une amélioration de la sécurité du processus d'authentification, un dispositif PSD dépourvu de données accréditives lui est remis par un administrateur de sécurité. Ce dispositif PSD ne contient aucun mot de passe statique.

L'utilisateur connecte son dispositif PSD à son terminal T et initialise dans celui-ci un numéro d'identification personnel PIN.

L'utilisateur installe ensuite le logiciel d'application modifié côté client ACC_M à la place du logiciel d'application standard côté client utilisé jusqu'alors.

Lors de la première utilisation du logiciel ACC_M pour accéder à l'application, l'utilisateur introduit son numéro d'identification personnel PIN pour autoriser l'accès au dispositif PSD et s'ouvre ensuite l'accès à l'application au moyen des données accréditives statiques connues de lui qu'il utilisait jusqu'alors avec son logiciel d'application standard côté client. Ces données accréditives en cours sont présentées au logiciel d'application côté serveur ACS au moyen du protocole d'authentification standard.

5

10

15

25

30

35

Une fois l'application côté serveur ouverte, la partie CMPc du logiciel d'application modifié côté client ACC_M génère un mot de passe aléatoire, présente une requête de changement de mot de passe au logiciel CMPs côté serveur en lui transmettant le nouveau mot de passe, et charge alors les données accréditives statiques, comprenant le mot de passe généré ainsi éventuellement que le nom d'utilisateur, dans le dispositif PSD. Le nouveau mot de passe statique généré se trouve alors stocké dans le fichier F et dans la mémoire M tout en étant inconnu de l'utilisateur. Ce mécanisme permet d'utiliser des mots de passe forts, c'est-à-dire des mots de passe complexes (mots non compris dans un dictionnaire, difficiles à mémoriser et donc à imaginer, etc...) et comprenant un grande nombre de caractères, qui présentent une beaucoup plus grande résistance à des attaques que les mots de passe courts qui, en 20 pratique, sont utilisés lorsqu'ils doivent être retenus ou introduits au clavier par un utilisateur.

Lors de l'accès suivant de l'utilisateur à l'application, il suffit à celui-ci d'introduire au terminal son numéro d'identification personnel PIN, le processus d'authentification étant ensuite assuré automatiquement par lecture des données accréditives dans le dispositif PSD et transmission de ces demières via le logiciel CMPc au logiciel CMPs côté serveur. Pendant ce processus d'authentification, les données accréditives ne sont à aucun moment affichées sur l'écran du terminal T et demeurent donc inconnues de l'utilisateur, ce qui renforce la sécurité offerte par le système.

Ensuite, la mise à jour ou le changement du mot de passe statique peut être assurée à chaque accès à l'application considérée comme illustré à la figure 3, ou périodiquement, par exemple chaque jour, comme illustré à la figure 4, ou bien encore sur une requête spécifique de l'administrateur système.

En se reportant à la figure 3, l'utilisateur formule en 1 une requête d'accès à une application X au niveau du terminal T et celle-ci est prise en compte en 2 au niveau du serveur S. L'utilisateur introduit en 3 son numéro ou code d'identification personnel PIN via le terminal T et celui-ci est transmis au dispositif PSD qui effectue en 4 une comparaison du numéro introduit par l'utilisateur avec celui mémorisé en 5 dans le dispositif PSD.

Si le numéro PIN introduit par l'utilisateur ne correspond pas à celui mémorisé en 5, la requête d'accès est refusée au niveau du terminal en 6 ce qui conduit en 7 à l'abandon de la requête au niveau du serveur S.

5

10

15

20

25

30

35

Si la réponse au test 4 est positive, le dispositif PSD lit en 8 la donnée accréditive (mot de passe statique) mémorisée dans celui-ci pour l'application X et cette donnée est transmise via le terminal T au serveur S où une comparaison est effectuée en 9 avec la donnée accréditive (mot de passe statique) mémorisée dans le fichier F pour l'application X et l'utilisateur considéré (bloc 10). Si les données comparées en 9 ne concordent pas, l'accès à l'application X est refusé en 11. Dans le cas contraire, l'accès à l'application X est autorisé en 12 au niveau du serveur S et le terminal T génère en 13 une nouvelle donnée accréditive pour l'application X.

Cette nouvelle donnée accréditive (mot de passe généré aléatoirement) est transmise respectivement au serveur S et au dispositif PSD et en 14 et 15 elle est mémorisée respectivement dans le fichier F et dans la mémoire M. Le processus se termine en 16 et 17 par le déroulement ou exécution de l'application X respectivement au niveau du serveur S et du terminal T.

En variante, comme représenté à la figure 4, la modification ou mise à jour de la donnée accréditive (mot de passe statique) peut être subordonnée à l'écoulement d'un délai prédéterminé depuis le dernier changement de ce mot de passe. Le processus mis en œuvre est identique à celui de la figure 3 jusqu'à l'étape 12 et ne sera donc pas décrit à nouveau.

Après l'étape 12, le terminal T initie en 18 un processus de changement de donnée accréditive pour l'application X, ce qui conduit en 19 à la lecture dans le dispositif PSD de la date à laquelle la dernière donnée accréditive pour l'application X a été mémorisée dans le dispositif PSD. En 20, il est déterminé si un délai minimum, par exemple une journée, s'est écoulé depuis la dernière mise à jour de la donnée accréditive. Si tel n'est pas le cas, celle-ci n'est pas modifiée et l'on passe directement en 21 et 22 au déroulement ou à l'exécution de l'application dans le serveur S et le terminal T.

S'il est déterminé à l'étape 20 que le délai minimum imparti s'est écoulé, il est procédé en 23 au niveau du terminal T à la génération d'une nouvelle donnée accréditive pour l'application X et celle-ci est mémorisée en 24 et 25 respectivement dans le fichier F du serveur S et la mémoire M du dispositif

PSD, avec mémorisation de sa date de mise à jour au moins dans la mémoire M du dispositif PSD.

5

10

15

20

25

30

35

Le mode d'exécution de l'invention illustré par la figure 5 diffère de celui de la figure 2 en ce qui concerne le mode d'implantation des moyens logiciels de gestion des données accréditives. Côte terminal T, le logiciel de gestion des données accréditives fait partie d'un logiciel DD d'insertion de données ("Drag and Drop") qui est indépendant du logiciel d'application côté client ou terminal ACC. Côté système d'information I, il est prévu un module logiciel de gestion de données accréditives CMS indépendant du logiciel d'application côté serveur ACS et qui gère le fichier F des données accréditives associées au serveur S. Le module CMS peut être mis en œuvre dans le serveur S ou dans un serveur indépendant de celui-ci. Comme dans le cas de la figure 2, il doit être compris que la mise en œuvre de l'invention n'implique aucune modification matérielle et logicielle au niveau du système d'information I.

Dans la description qui va suivre, on supposera qu'un utilisateur du terminal T dispose déjà d'une autorisation d'accès à une application exécutée côté terminal par le logiciel d'application côté client ACC et côté serveur par le logiciel d'application côté serveur ACS. L'utilisateur est supposé également être en possession de données accréditives lui permettant de s'authentifier vis-à-vis de l'application et d'ouvrir celle-ci.

Afin de mettre en œuvre les mécanismes de sécurité améliorés suivant l'invention, l'utilisateur se voit doté par un administrateur de sécurité d'un dispositif PSD vierge, c'est-à-dire dépourvu de toutes données accréditives.

L'utilisateur connecte ensuite son dispositif PSD à son terminal T et installe le logiciel DD dans son terminal. De plus, il procède à l'initialisation du numéro d'identification personnel PIN commandant l'accès à son dispositif de sécurité personnel PSD.

Les anciennes données accréditives sont demandées à l'utilisateur et communiquées au module de gestion de données accréditives CMS par le logiciel DD afin d'authentifier l'utilisateur. De nouvelles données accréditives (mot de passe statique) sont générées par le logiciel DD et transmises au module CMS qui met à jour le fichier F de données accréditives, soit directement, soit par l'intermédiaire du logiciel ACS. Ces nouvelles données accréditives ne sont pas connues de l'utilisateur et peuvent comporter un mot de passe statique "fort" comme décrit précédemment.

Pour utiliser l'application, l'utilisateur lance le programme DD, introduit son numéro d'identification personnel PIN pour permettre l'accès au dispositif PSD et insère au niveau du logiciel ACC les données accréditives statiques

lues par le logiciel DD dans le dispositif PSD, par exemple par une opération de "glissé et lâché" (Drag and Drop) mise en œuvre par le logiciel DD au moyen d'une souris. Les mécanismes permettant par une opération de "glissé et lâché" d'introduire des données accréditives contenues dans un dispositif de sécurité personnel PSD dans un logiciel d'application sont décrites dans la demande de brevet français déposée par la Demanderesse le même jour que la présente demande pour "Dispositif informatique à accès par accréditation perfectionné", à laquelle on se référera pour plus de détails. Lors de ce chargement des données accréditives dans le logiciel d'application, celles-ci ne sont pas affichées sur l'écran du terminal et demeurent inconnues de l'utilisateur.

Le processus de mise à jour ou de modification des données accréditives sera maintenant décrit en regard du diagramme fonctionnel de la figure 6. Ce processus est mis en œuvre à chaque fois que l'utilisateur lance le logiciel DD sur le terminal T.

En 26, l'utilisateur requiert sur son terminal T un accès au logiciel DD. En 27, il introduit sont numéro d'identification personnel PIN et, en 28, celui-ci est comparé dans le dispositif PSD avec le numéro d'identification personnel PIN qui s'y trouve mémorisé en 29. Si les deux numéros ne concordent pas, l'accès est refusé en 30. Si les deux numéros concordent, un processus de mise à jour des données accréditives de l'application X est initié en 31. Ce processus se traduit en 32, au niveau du module CMS, par une requête d'authentification de l'utilisateur pour l'application X et en 33 par une lecture des données accréditives de l'utilisateur actuellement stockées dans le fichier F pour l'application X.

Parallèlement, le processus initié en 31 conduit en 34 à la lecture dans le dispositif PSD des données accréditives de l'utilisateur pour l'application X et celles-ci sont transmises via le terminal R au module CMS.

En 35 une comparaison est effectuée dans celui-ci entre les données lues en 33 dans le fichier F et celles lues en 34 dans la mémoire M du dispositif PSD. En cas de discordance, l'authentification vis-à-vis du module CMS est refusée en 36 et il ne sera donc pas procédé à une modification des données accréditives.

Dans le cas contraire, il est procédé en 37 au niveau du terminal T, par le logiciel DD, à la génération d'une nouvelle donnée accréditive pour l'application X. Cette nouvelle donnée accréditive est mémorisée en 38 dans le fichier F via le module CMS et en 39 dans le dispositif PSD.

Si le dispositif PSD comprend des données accréditives relatives à plusieurs applications différentes, la partie CMP_T du logiciel DD initie ensuite en

25

30

35

20

5

10

40 un processus de mise à jour des données accréditives pour l'application Y, et ainsi de suite pour l'ensemble des applications pour lesquelles des données accréditives sont contenues dans le dispositif PSD.

Bien entendu, comme décrit en regard de la figure 4, la génération d'une nouvelle donnée accréditive (mot de passe statique) peut être subordonnée à l'écoulement d'un délai prédéterminé depuis la génération et la mémorisation de la donnée accréditive actuellement mémorisée dans le dispositif PSD.

5

10

15

25

30

35

Il est à noter que dans cette deuxième forme d'exécution de l'invention, la connexion du terminal T au module CMS n'est pas un préalable à l'accès à l'application. Celle-ci s'effectue comme décrit à propos de la figure 2 par envoi des données accréditives au logiciel d'application côté serveur ACS et, s'il ne peut pas être accédé au module CMS pour modifier les données accréditives, par exemple si le module CMS est mis en œuvre dans un autre serveur que le serveur S, l'accès à l'application supportée par le serveur S pourra néanmoins être effectué grâce aux données accréditives non modifiées contenues dans la mémoire M et le fichier F. La mise à jours de ces données accréditives se trouvera simplement différée jusqu'à ce qu'une connexion avec le module CMS puisse être établie lors d'un nouveau lancement du programme DD. Le dispositif selon l'invention diffère donc en tous points des systèmes à serveur de mot de passe qui nécessitent l'établissement préalable d'une connexion du terminal avec ce serveur de mot de passe pour permettre l'accès à une application. 20

La figure 7 illustre un mode d'exécution de l'invention qui diffère de celui de la figure 5 uniquement en ce qui concerne les moyens d'initialisation et de

Dans le système de la figure 7, il est prévu un outil de personnalisation T personnalisation du système. doté d'un logiciel de gestion de données accréditives CMP_P permettant à un administrateur de sécurité d'initialiser les données accréditives, relatives à un utilisateur pour une application donnée, dans le fichier F du serveur supportant l'application considérée et dans le dispositif de sécurité personnel PSD destiné à l'utilisateur. Cela signifie que, outre les données accréditives initiales, le code d'identification personnel PIN est chargé dans le dispositif PSD au moyen de l'outil de personnalisation T. En variante, les données accréditives de l'utilisateur pour l'application considérée peuvent être initialisées ou mises à jour par l'administrateur de sécurité directement au moyen d'outils d'administration standards prévus pour définir les droits de l'utilisateur vis-à-vis de l'application.

Dans une deuxième phase, le dispositif PSD et le code PIN qui lui est associé sont remis à l'utilisateur par des canaux séparés comme cela est classique, notamment en matière de carte à puce.

Ensuite, l'utilisateur connecte son dispositif PSD à son terminal T et charge le logiciel DD dans son terminal.

Pour accéder à une application, l'utilisateur lance le logiciel DD, introduit son code PIN pour permettre l'accès au dispositif PSD puis, comme décrit précédemment à propos de la figure 5, grâce au logiciel DD, introduit dans le logiciel ACC les données accréditives lues dans le dispositif PSD par une opération de "glissé-lâché" au moyen d'une souris.

Pour le reste, la mise à jours des données accréditives est effectuée périodiquement comme décrit à propos de la figure 5.

Il est à noter qu'en variante ce processus d'initialisation et de personnalisation pourrait être également mis en œuvre dans le cas d'une architecture matérielle et logicielle telle que décrite à la figure 2, c'est-à-dire dans le cas où le logiciel de gestion de données accréditives fait partie intégrante du logiciel d'application côté client ACC_M et côté serveur ACS.

La figure 8 illustre une variante d'exécution du processus d'initialisation et de personnalisation de la figure 7.

Dans le cas de la figure 8, les données accréditives des utilisateurs sont générées par un outil de personnalisation sous la commande d'un administrateur de sécurité et sont stockées, pour chaque utilisateur, dans un fichier de données accréditives initiales K associé au module de gestion de données accréditives CMS. Un dispositif PSD vierge, c'est-à-dire ne contenant aucune donnée accréditive, est remis à l'utilisateur par l'administrateur de sécurité. Par un canal séparé, un mot de passe d'authentification initial, également stocké dans le fichier K, est transmis à l'utilisateur.

Celui-ci connecte le dispositif PSD qu'il a reçu au terminal T et installe si nécessaire le logiciel DD. D'autre part, l'utilisateur affecte un numéro d'identification personnel PIN à son dispositif PSD. L'utilisateur se connecte ensuite au module de gestion de données accréditives CMS au moyen du logiciel DD et s'authentifie vis-à-vis de celui-ci en présentant le mot de passe d'authentification initial qui lui a été communiqué. Une fois l'utilisateur authentifié, le module CMS charge dans le logiciel DD les données accréditives initiales stockées pour l'utilisateur considéré dans le fichier K. Ces données accréditives initiales sont transférées par le logiciel DD au dispositif PSD où elles sont mémorisées. Parallèlement, les données accréditives initiales de l'utilisateur sont chargées par le module CMS dans le fichier F, ou mises à jour dans celui-ci si l'utilisateur était déjà accrédité pour l'application considérée.

Ensuite, comme décrit en regard des figures 5 à 7, il suffit à l'utilisateur, pour s'authentifier vis-à-vis de l'application, d'introduire son code PIN puis de

15

10

5

25

20

30

charger dans le logiciel ACC, au moyen du logiciel DD, les données accréditives lues par ce demier dans le dispositif PSD. Bien entendu, comme dans les exemples précédents, lors de ce chargement des données accréditives par une opération de "glissé-lâché" au moyen de la souris et du logiciel DD, les données accréditives proprement dites ne sont pas affichées sur l'écran du terminal et ne sont donc pas connues de l'utilisateur.

Après initialisation et personnalisation, la mise à jours des données accréditives s'opère comme décrit en regard des figures 5 et 7.

La figure 9 illustre une deuxième forme de réalisation de l'invention dans laquelle l'application est exécutée de façon purement locale dans le terminal T au moyen d'un logiciel d'application LA chargé dans celui-ci. Dans ce cas, le fichier F des données accréditives est stocké en mémoire dans le terminal T. Le logiciel CMP de gestion de données accréditives est également exécuté en local et fait partie du logiciel DD d'insertion de données. Ce logiciel CMP a directement accès au dispositif de sécurité personnel PSD, et accès au fichier F, soit directement comme représenté, soit par l'intermédiaire du logiciel d'application LA.

Initialement, un dispositif PSD vierge dépourvu de toute donnée accréditive est remis à l'utilisateur par un administrateur de sécurité.

L'utilisateur connecte son dispositif PSD à son terminal T, charge le logiciel DD et affecte un code d'identification personnel PIN à son dispositif

PSD.

Les anciennes données accréditives de l'utilisateur pour l'application LA sont ensuite requises dans le logiciel DD pour authentifier l'utilisateur. Le logiciel DD génère de nouvelles données accréditives qui sont chargées dans le dispositif PSD et viennent remplacer les anciennes données accréditives dans le fichier F, soit directement, soir par l'intermédiaire de l'application LA.

Pour accéder à l'utilisation LA, il suffit ensuite à l'utilisateur de lancer le programme DD, d'introduire son code PIN permettant l'accès au dispositif PSD et de charger les données accréditives dans le logiciel d'application LA par une opération de "glissé-lâché" comme décrit en regard des figures 5, 7 et 8, étant entendu là encore que les données accréditives ne sont pas affichées à l'écran au cours de cette opération et demeurent par conséquent inconnues de l'utilisateur.

Le processus de mise à jour des données accréditives dans le cadre du système informatique de la figure 9 est illustré par le diagramme fonctionnel de la figure 10.

20

25

15

5

10

30

Après avoir requis en 41a un accès au logiciel DD, l'utilisateur introduit son code PIN en 41b au niveau du terminal T et celui-ci est transmis au dispositif PSD qui procède en 42 à une comparaison avec le code PIN qui s'y trouve mémorisé en 43. En cas de discordance, la requête est rejetée en 44.

Dans le cas contraire, le logiciel DD initie en 45 un processus de mise à jour des données accréditives pour l'application X. A cet effet, il lit en 46 les données accréditives stockées pour l'application X dans le fichier F et en 47 celles stockées pour cette même application X dans le dispositif PSD. Ces données accréditives sont comparées en 48 et, en cas de discordance, la modification des données est refusée en 49.

Dans le cas contraire, le logiciel DD génère en 50 une nouvelle donnée accréditive pour l'application X et celle-ci est stockée en 51 dans le fichier F et en 52 dans le dispositif PSD.

Si le terminal T est équipé de logiciels pour plusieurs applications X, Y, etc...., un nouveau processus de mise à jour des données accréditives pour l'application Y est initié en 53, et ainsi de suite pour l'ensemble des applications.

Il résulte de ce qui précède que le système décrit permet l'authentification d'utilisateurs au moyen de données accréditives statiques, et notamment d'un mot de passe statique, qui demeurent inconnues de l'utilisateur. Celui-ci n'a donc pas à se souvenir d'un mot de passe et n'est donc pas tenté de l'écrire en un lieu quelconque pour s'en souvenir.

Ce mot de passe statique peut être complexe et avoir la longueur maximale compatible avec l'application considérée étant donné qu'il n'a pas à être mémorisé par l'utilisateur et introduit par celui-ci dans son terminal.

De plus, ce mot de passe statique est mis à jour périodiquement de manière automatique, c'est-à-dire que cette mise à jour n'est pas soumise à la discrétion de l'utilisateur. Ce mot de passe statique "fort" et renouvelé périodiquement est stocké dans un dispositif de sécurité personnel à l'utilisateur, du type carte à puce ou similaire ou du type purement logiciel, qui offre un degré de protection très élevé contre les tentatives de lecture illicites des données qui y sont contenues.

Enfin, pour accéder à une application, le système décrit ne nécessite la connexion en temps réel du terminal à aucun serveur autre que celui sur lequel l'application est éventuellement en partie exécutée. En effet, si dans les modes de réalisation des figures 5, 7 et 8, le module CMS de gestion des données accréditives peut être implanté dans un serveur indépendant de celui dans lequel l'application est pour partie exécutée, il n'en demeure pas moins que la connexion à ce serveur indépendant n'est pas nécessaire pour accéder à

15

5

10

25

20

30

l'application. Le système décrit se différencie donc fondamentalement des systèmes à serveur de mot de passe.

D'autre part, le système décrit n'entraîne aucune modification au niveau des serveurs existants, les seules modifications nécessaires concernant les logiciels à implanter dans le ou les terminaux. Le système informatique décrit permet donc de renforcer considérablement la sécurité de systèmes existants faisant appel à une authentification par données accréditives statiques pour accéder à une ou des applications.

5

10

15

25

30

Il va de soi que les modes de réalisation décrits ne sont que des exemples et l'on pourrait les modifier, notamment par substitution d'équivalents techniques, sans sortir pour cela du cadre de l'invention. C'est ainsi, par exemple, que la mise à jour des données accréditives pourrait être effectuée, non pas comme décrit lors de chaque accès à une application ou après écoulement d'un délai prédéterminé, mais en fonction d'un nombre d'événements. Un compteur peut être incrémenté à chaque requête d'authentification ou à chaque accès aux données accréditives. Lors de chaque requête d'authentification ou de chaque accès aux données accréditives, le contenu de ce compteur est comparé à une valeur de seuil, et si celle-ci est atteinte, les données accréditives sont modifiées. Ce seuil peut être choisi pour que la mise à jour des données accréditives ait lieu lors de chaque authentification réussie auprès d'une application comme décrit en regard de la 20

Il doit être compris que l'expression "données accréditives" utilisée dans figure 6. la description et les revendications désigne aussi bien les données accréditives proprement dites (mot de passe, nom d'utilisateur,.....) servant à s'authentifier vis-à-vis d'une application qu'une ou des clés secrètes ou privées de calcul d'une ou plusieurs données accréditives proprement dites. La mise à jour des "données accréditives" dont il est question dans ce qui précède peut donc, suivant les cas, concerner des données accréditives proprement dites et/ou des clés secrètes ou privées de calcul de données accréditives proprement dites.

REVENDICATIONS

- 1. Système informatique pour l'exécution d'au moins un logiciel dont l'accès par un utilisateur est commandé par la fourniture d'au moins une donnée accréditive attribuée audit utilisateur, ledit système comprenant :
- au moins un terminal comportant des moyens de traitement de données pour l'exécution dudit logiciel au moins en partie,
- des premiers moyens de mémorisation associés audit logiciel pour le stockage d'au moins une première donnée accréditive propre audit utilisateur,
- des moyens de contrôle d'accès pour autoriser l'accès audit logiciel en réponse à une cohérence entre ladite première donnée accréditive stockée dans lesdits premiers moyens de mémorisation et une seconde donnée accréditive appliquée via ledit terminal audit logiciel,

caractérisé en ce que ledit système comprend :

5

10

15

20

25

30

35

- au moins un dispositif de sécurité (PSD) personnel audit utilisateur, associé audit terminal, et comportant des seconds moyens de mémorisation (M) pour le stockage sécurisé de ladite seconde donnée accréditive, et

et en ce que ledit terminal (T) comprend au moins en partie des moyens de gestion de données accréditives (CMP) comportant :

- des moyens de lecture et de transmission de donnée accréditive pour lire ladite seconde donnée accréditive stockée dans lesdits seconds moyens de mémorisation (M) et la transmettre auxdits moyens de contrôle d'accès en réponse à la présentation d'une demande d'accès audit logiciel, et
- des moyens de mise à jour de données accréditives pour commander sélectivement la génération et le chargement dans lesdits premiers (F) et lesdits seconds (M) moyens de mémorisation respectivement d'une nouvelle donnée accréditive en remplacement de la donnée accréditive précédemment mémorisée.
- 2. Système selon la revendication 1, caractérisé en ce que lesdits moyens de contrôle d'accès (9) sont adaptés pour autoriser l'accès audit logiciel en réponse à une identité entre lesdites première et seconde données accréditives.
- 3. Système selon l'une quelconque des revendications 1 et 2, caractérisé en ce que lesdits seconds moyens de mémorisation (M) sont adaptés pour stocker un premier code d'identification dudit utilisateur, ledit terminal (T) comprend des moyens d'interface pour l'application d'un second code d'identification audit dispositif de sécurité personnel (PSD), l'accès audit dispositif personnel de sécurité étant autorisé en réponse à une identité entre lesdits premier et second codes d'identification (PIN).

4. Système selon l'une quelconque des revendications 1 à 3, caractérisé en ce que lesdits moyens de mise à jour de données accréditives sont adaptés pour générer automatiquement et transmettre ladite nouvelle donnée accréditive directement auxdits premiers (F) et seconds moyens de mémorisation (M), sans communication de ladite nouvelle donnée accréditive audit utilisateur.

5

10

15

20

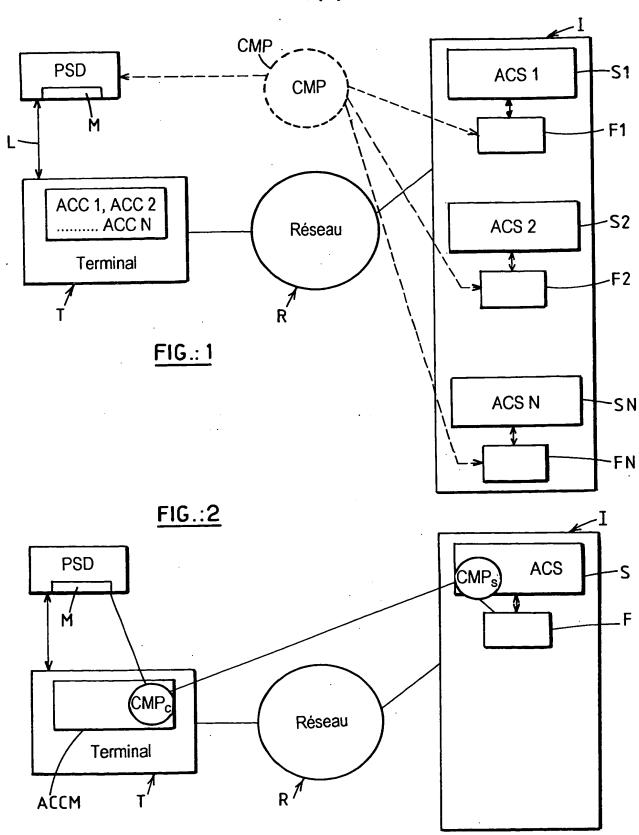
25

30

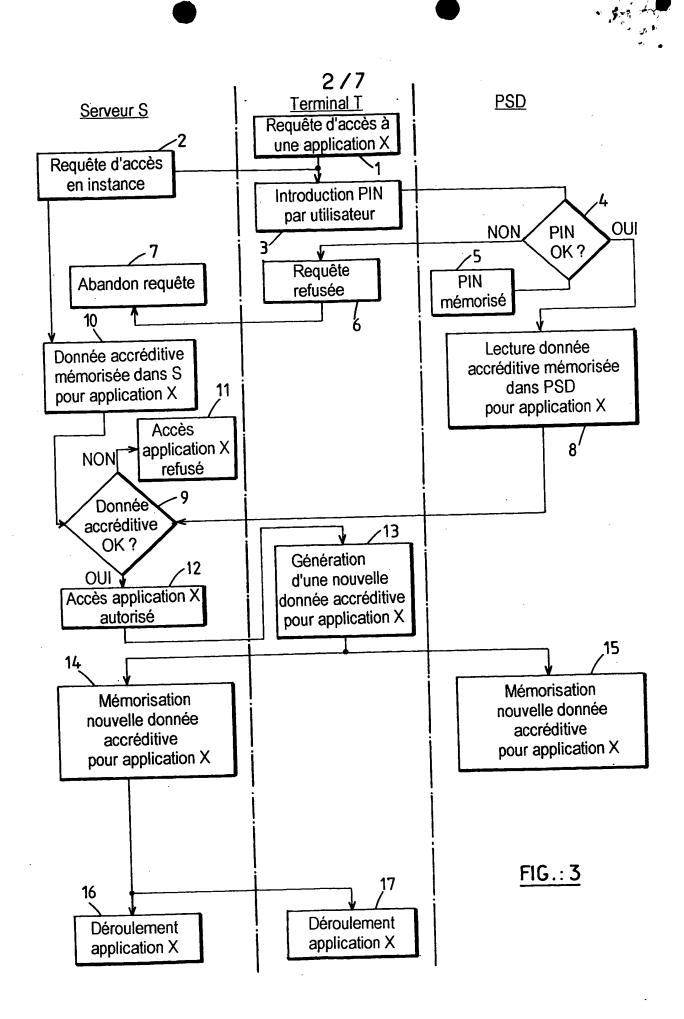
35

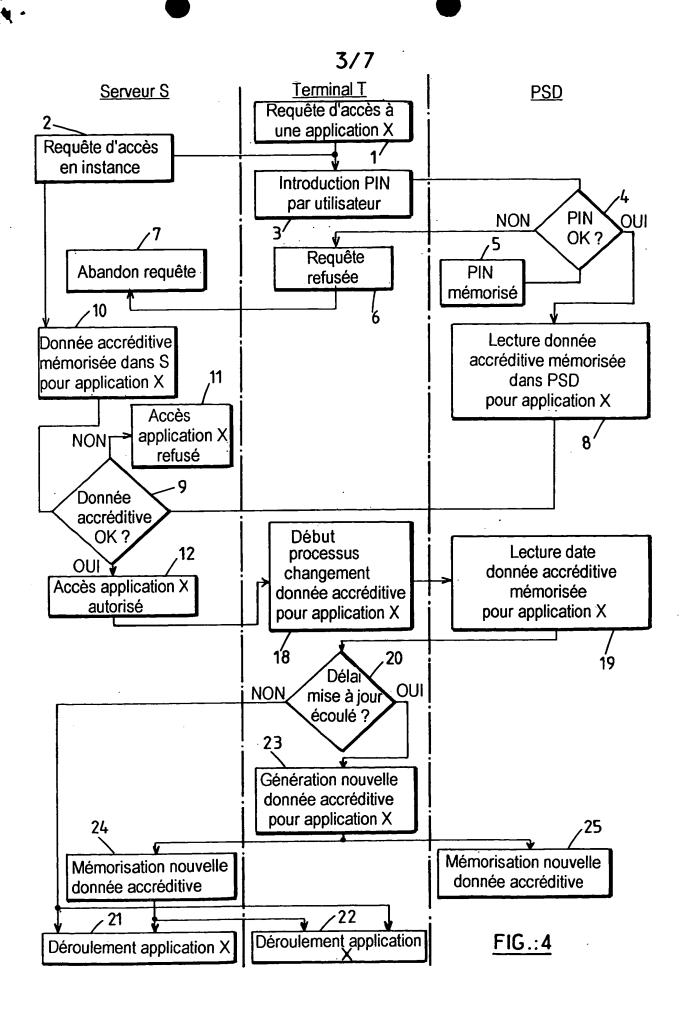
- 5. Système selon l'une quelconque des revendications 1 à 4, caractérisé en ce que lesdits moyens de gestion de données accréditives (CMP) sont des moyens logiciels faisant partie dudit logiciel (ACC1, ACS1; ACC2.....).
- 6. Système selon la revendication 5, caractérisé en ce que lesdits moyens de mise à jour de données accréditives (CMP) sont adaptés pour générer et charger une nouvelle donnée accréditive dans lesdits premiers (F) et seconds (M) moyens de mémorisation consécutivement à une autorisation d'accès donnée par lesdits moyens de contrôle d'accès.
- 7. Système selon l'une quelconque des revendications 1 à 4, caractérisé en ce que lesdits moyens de gestion de données accréditives (CMP) sont des moyens logiciels indépendants dudit logiciel (ACC, ACS).
 - 8. Système selon les revendications 3 et 7, caractérisé en ce que lesdits moyens de mise à jour de données accréditives (CMP) sont adaptés pour générer et charger une nouvelle donnée accréditive dans lesdits premiers (F) et seconds (M) moyens de mémorisation consécutivement à une validation dudit code d'identification par lesdits moyens de validation.
 - 9. Système selon l'une quelconque des revendications 6 et 8, caractérisé en ce que lesdits moyens de gestion de données accréditives (CMP) comprennent des moyens pour dater et charger dans l'un au moins desdits moyens de mémorisation (M) la date à laquelle une donnée accréditive est générée et des moyens inhibiteurs (20) pour n'autoriser la génération d'une nouvelle donnée accréditive par lesdits moyens de mise à jour qu'après écoulement d'un délai déterminé depuis la génération de ladite donnée accréditive stockée dans lesdits moyens de mémorisation (M).
 - 10. Système selon l'une quelconque des revendications 1 à 9, caractérisé en ce que ledit logiciel est stocké et exécuté en totalité dans ledit terminal (T) pour la mise en œuvre locale de ladite application.
 - 11. Système selon l'une quelconque des revendications 1 à 9, caractérisé en ce qu'il comprend au moins un serveur (S) et des moyens (R) de transmission de données entre ledit terminal (T) et ledit serveur, en ce que ledit logiciel est stocké et exécuté pour partie dans ledit terminal (T) et pour partie dans ledit serveur (S), et en ce que lesdits premiers moyens de mémorisation (F) sont associés audit serveur (S).

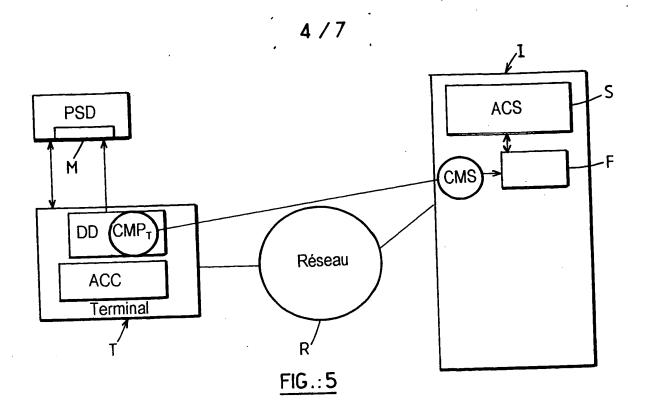
•

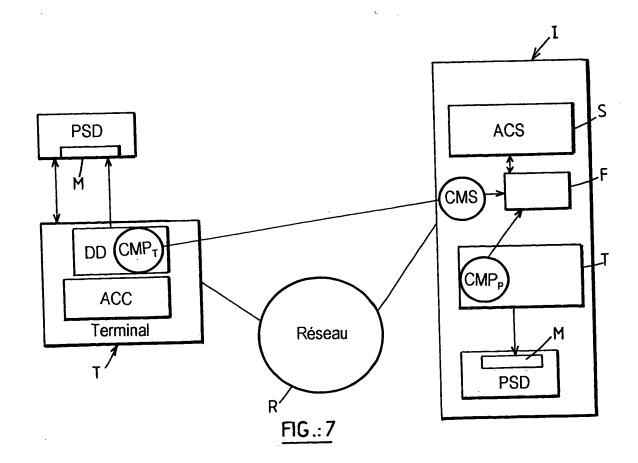


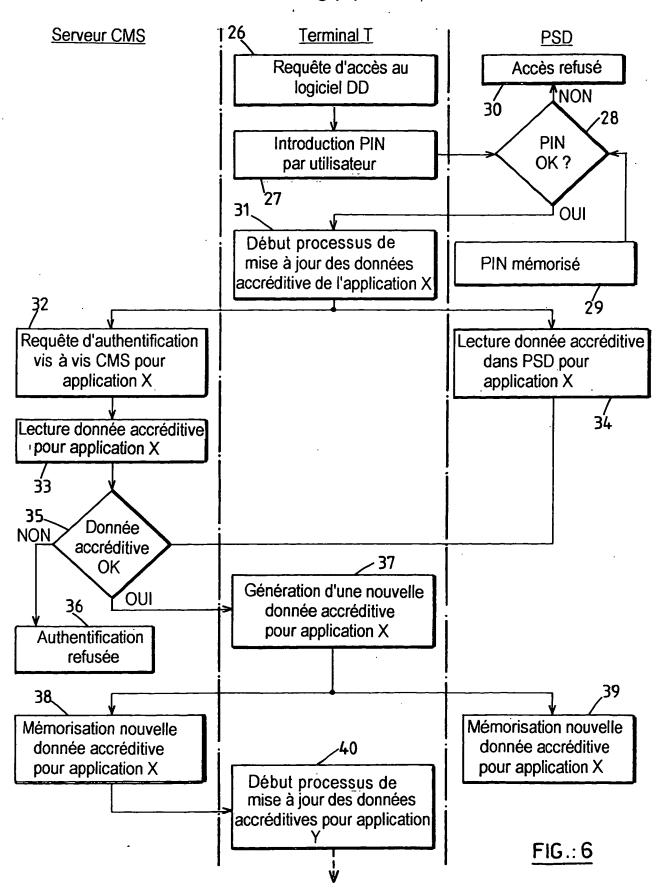
o.*

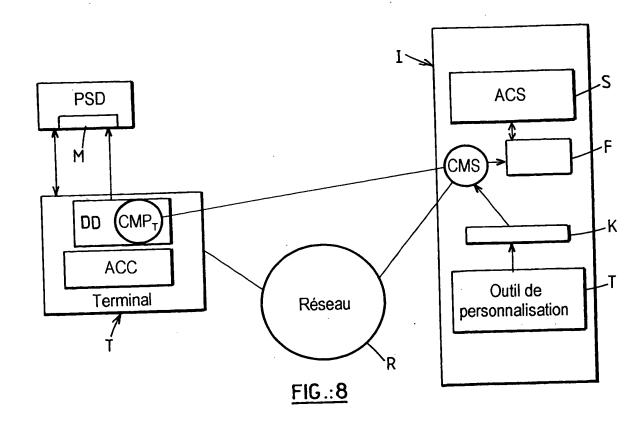


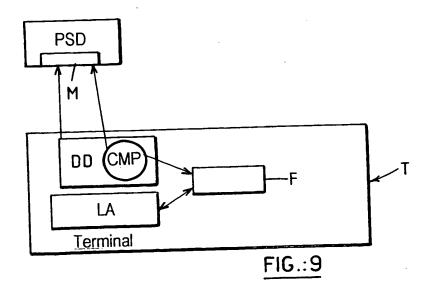


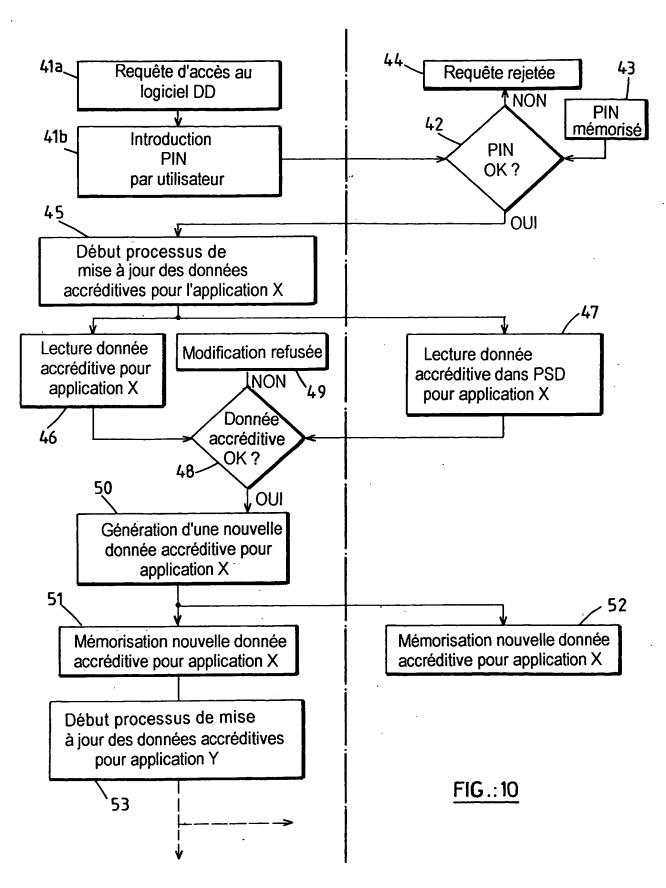












This Page Blank (uspto)

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

BLACK BORDERS

IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES

FADED TEXT OR DRAWING

BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING

SKEWED/SLANTED IMAGES

COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS

GRAY SCALE DOCUMENTS

LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT

REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

OTHER:

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.

This Page Blank (uspto)